TRANSMITTAL FORM  (to be used for all correspondence after initial filing)  Total Number of Pages in This Submission		ent and Trademark Offic	e; U.S. DE	PTO/SB/21 (08-03) h 08/30/2003. OMB 0651-0031 EPARTMENT OF COMMERCE is a valid OMB control number.
ENC	LOSURES (Check all the	at apply)		
Fee Transmittal Form  Fee Attached  Amendment/Reply  After Final  Affidavits/declaration(s)  Extension of Time Request  Express Abandonment Request  Information Disclosure Statement  Certified Copy of Priority Document(s)  Response to Missing Parts/ Incomplete Application  Response to Missing Parts under 37 CFR 1.52 or 1.53		dress to 7 App of App (Ap Pro State Ide	Technolog peal Corr Appeals a peal Corr opeal Notic porietary ( atus Lette ner Enclo entify belo	sure(s) (please
SIGNATURE	OF APPLICANT, ATTORI	NEY, OR AGENT	Г	
Date 6/	CATE OF TRANSMISSIO	or deposited with the		
Typed or printed name			Date	

This collection of information is required by 37 CFR 1.5. The information is required to obtain or retain a benefit by the public which is to file (and by the USPTO to process) an application. Confidentiality is governed by 35 U.S.C. 122 and 37 CFR 1.14. This collection is estimated to 12 minutes to complete, including gathering, preparing, and submitting the completed application form to the USPTO. Time will vary depending upon the individual case. Any comments on the amount of time you require to complete this form and/or suggestions for reducing this burden, should be sent to the Chief Information Officer, U.S. Patent and Trademark Office, U.S. Department of Commerce, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450. DO NOT SEND FEES OR COMPLETED FORMS TO THIS ADDRESS. SEND TO: Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450.

JUN 2 8 2004 32 Junder the Paperwork Reduction Act of 1995, no persons are require	ed to r	espond (	U.S. Pa o a colle	atent ar	
TRANSMITTA					Complete if Known
	_	Appli	cation N	lumbe	er 10/708,949
for FY 2004		Filing	Date		04/02/2004
Effective 10/01/2003. Patent fees are subject to annual revision.		First Named Inventor		Inven	tor Chen-Huang FAN
Enecuve 101011/2003. Paterit lees are subject to arritual revision.		Exam	iner Na	ame	
Applicant claims small entity status. See 37 CFR 1.27		Art U	nit		
TOTAL AMOUNT OF PAYMENT (\$) 0.00			ney Doo	ket N	a. ACMP0048USA
		,	.5, 550	<u> </u>	
METHOD OF PAYMENT (check all that apply)					CALCULATION (continued)
Check Credit card Money Other None		DDITI			S
Deposit Account:		Entity Fee		Entity Fee	<b></b>
Deposit Account 50-3105		e (\$)	Code		Fee Description Fee Paid
Number	1051	130	2051	65	Surcharge - late filing fee or oath
Deposit Account North America Intellectual Property Corp.	1052	50	2052		Surcharge - late provisional filing fee or .
Name The Director is authorized to: (check all that apply)	1053	130	1053		Non-English specification
Charge fee(s) indicated below Credit any overpayments	1812	2,520	1812 2	,520	For filing a request for ex parte reexamination
Charge any additional fee(s) or any underpayment of fee(s)	1804	920*	1804		Requesting publication of SIR prior to Examiner action
Charge fee(s) indicated below, except for the filing fee	1805	1,840*	1805 1		Requesting publication of SIR after
to the above-identified deposit account.		.,	ŀ		Examiner action
FEE CALCULATION	1251		2251		Extension for reply within first month
1. BASIC FILING FEE	1252		2252		Extension for reply within second month
Large Entity Small Entity Fee Fee   Fee Fee Pescription Fee Paid	1253		2253 2254		Extension for reply within third month
Code (\$) Code (\$)		1,480			Extension for reply within fourth month
1001 770 2001 385 Utility filing fee		2,010	2255		Extension for reply within fifth month
1002 340 2002 170 Design filing fee	1401 1402		2401 2402		Notice of Appeal  Filing a brief in support of an appeal
1003 530 2003 265 Plant filing fee 1004 770 2004 385 Reissue filing fee	1403		2402		Request for oral hearing
1005 160 2005 80 Provisional filing fee		1,510			Petition to institute a public use proceeding
SUBTOTAL (1) (\$) 0.00	1452		2452		Petition to revive - unavoidable
	1453	1,330	2453	665	Petition to revive - unintentional
2. EXTRA CLAIM FEES FOR UTILITY AND REISSUE	1501		2501		Utility issue fee (or reissue)
Extra Claims below Fee Paid	1502	480	2502		Design issue fee
Total Claims	1503	640	2503		Plant issue fee
Claims	1460		1460	130	Petitions to the Commissioner
	1807		1807		Processing fee under 37 CFR 1.17(q)
Large Entity   Small Entity Fee Fee Fee Fee Fee Description	1806	180	1806		Submission of Information Disclosure Stmt
Code (\$)	8021	40	8021	40	Recording each patent assignment per property (times number of properties)
1202	1809	770	2809		Filing a submission after final rejection
1203 290 2203 145 Multiple dependent claim, if not paid	1810	770	2810	385	(37 CFR 1.129(a))  For each additional invention to be examined (37 CFR 1.129(b))
1204 86 2204 43 ** Reissue independent claims over original patent	180	1 770	2801	385	Request for Continued Examination (RCE)

**or number previous	sly paid, if greater; For Reissu	es, see above	Reduced by Basic Filing I	ree Paid SUBTOTAL	L (3)  (\$) 0.00
SUBMITTED BY				(Complete	(if applicable))
Name (Print/Type)	Winston Hsu	$\rho - A$	Registration No. (Attorney/Agent) 41	,526 Telephone	886289237350
Signature	W	undon	Hay	Date	0/24/2004

900

Other fee (specify)

1802

\*Reduced by Basic Filing Fee Paid

900 Request for expedited examination

SUBTOTAL (3) (\$) 0.00

of a design application

1802

WARNING: Information on this form may become public. Credit card information should not be included on this form. Provide credit card information and authorization on PTO-2038.

This collection of information is required by 37 CFR 1.17 and 1.27. The information is required to obtain or retain a benefit by the public which is to file (and by the USPTO to process) an application. Confidentiality is governed by 35 U.S.C. 122 and 37 CFR 1.14. This collection is estimated to take 12 minutes to complete, including gathering, preparing, and submitting the completed application form to the USPTO. Time will vary depending upon the individual case. Any comments on the amount of time you require to complete this form and/or suggestions for reducing this burden, should be sent to the Chief Information Officer, U.S. Patent and Trademark Office, U.S. Department of Commerce, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450. DO NOT SEND FEES OR COMPLETED FORMS TO THIS ADDRESS. SEND TO: Commissioner for Patents, P.O. Box 1450, Alexandria, VA 22313-1450.

\* Reissue claims in excess of 20

(\$) 0.00

and over original patent

SUBTOTAL (2)

PTO/SB/02B (11-00)
Approved for use through 10/31/2002. OMB 0651-0032
U.S. Patent and Trademark Office; U.S. DEPARTMENT OF COMMERCE
k Reduction Act of 1995, no persons are required to respond to a collection of information unless it contains a valid OMB control number.

# **DECLARATION** — Supplemental Priority Data Sheet

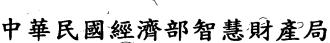
Additional foreign applications:					
Prior Foreign Application Number(s)	Country	Foreign Filing Date (MM/DD/YYYY)	Priority Not Claimed	Certified Copy Attached? YES NO	
092107825	Taiwan R.O.C	04/04/2003			
	,				
·					
·					
	. •				
		:			
		,			

Burden Hour Statement: This form is estimated to take 21 minutes to complete. Time will vary depending upon the needs of the individual case. Any comments on the amount of time you are required to complete this form should be sent to the Chief Information Officer, U.S. Patent and Trademark Office, Washington, DC 20231. DO NOT SEND FEES OR COMPLETED FORMS TO THIS ADDRESS. SEND TO: Assistant Commissioner for Patents, Washington, DC 20231.

# وال وال وال



진당 인당 인당 인**5** 



INTELLECTUAL PROPERTY OFFICE MINISTRY OF ECONOMIC AFFAIRS REPUBLIC OF CHINA

茲證明所附文件,係本局存檔中原申請案的副本,正確無訛,

其申請資料如下

This is to certify that annexed is a true copy from the records of this office of the application as originally filed which is identified hereunder:

申 請 日 : 西元 <u>2003 年 04 月 04 日</u> Application Date

申 請 案 號: 092107825 Application No.

申 清 人:明基電通股份有限公司 Applicant(s)

> 局 長 Director General



發文日期: 西元 <u>2003</u> 年 <u>5</u> 月 <u>14</u> 日 Issue Date

□發文字號: 09

09220483040

Serial No.

\_\_\_\_\_

जर जर वर वर

·		
清日期		IPC分類
請案號		
上各欄	由本局填	發明專利說明書
	中文	以防寫解密金鑰防止手機加密網路鎖被破解之保護方法及相關裝置
、 月名稱	英文	Network Lock Method And Related Apparatus By Ciphered Network Lock And Inerasable Deciphering Key
	姓 名 (中文)	1. 范振煌 2. 杜本權
<b>-</b>	(英文)	1. Fan, Chen-Huang 2. Du, Ben-Chuan
·明人 k3人)	國 籍 (中英文)	1. 中華民國 TW 2. 中華民國 TW
(0)()		<ol> <li>苗栗縣頭份鎮尖豐路五十二號</li> <li>台北縣新店市三民路七十五巷九弄十二號二樓</li> </ol>
	(杜石川)	1.No. 52, Jian-Feng Rd., Tou-Fen Town, Miao-Li Hsien, Taiwan, R.O.C. 2.2F, No.12, Alley 9, Lane 75, San-Min Rd., Hsin-Tien City, Taipei H
	名稱或 姓 名 (中文)	1. 明基電通股份有限公司
	名稱或 姓 名 (英文)	1. BenQ Corporation
=	國 籍 (中英文)	1. 中華民國 TW
請人 (1人)	住居所 (營業所) (中 文)	1. 桃園縣龜山鄉山鶯路157號 (本地址與前向貴局申請者相同)
	住居所 (營業所) (英 文)	1. No. 157, Shan-Ying Road, Kweishan, Tao-Yuan Hsien, Taiwan, R.O.C.
	代表人(中文)	1. 李焜耀
	代表人 (英文)	1. Lee, Kuen-Yao

申請日期申請案號		IPC分類	
(以上各欄	由本局填	發明專利說明書	1
<del>-</del>	中文		
發明名稱	英文		·
	姓 名 (中文)	3. 程意变	
· <del>-</del>	姓 名 (英文)	3. Cheng, Yi-Wen	
發明人 (共3人)	國 籍 (中英文)	3. 中華民國 TW	:
()(0)()	住居所(中文)	3. 台北市光復南路十三巷四十三號二樓	·
	住居所 (英 文)	3.2F, No.43, Lane 13, Kuang-Fu S. Rd., Taipei City, Taiwan,	R. O. C.
	名稱或 姓 名 (中文)		
	名稱或 姓 名 (英文)		
三	國 籍 (中英文)		
申請人(共1人)	住居所 (營業所) (中 文)		
	住居所 (營業所) (英 文)		·
	代表人 (中文)		
	代表人(英文)		

四、中文發明摘要 (發明名稱:以防寫解密金鑰防止手機加密網路鎖被破解之保護方法及相關裝置)

本發明提供一種無線通信網路之網保護所稱路場所不同時期,該所不可能的手機對應於一手機關的手機。該與一一手機關等之一,對應於一一,對應於一一,對應於一一,對應於一一,對應於一一,對應於一一,對應於有關的一個人。對於不可能不可能的一個人。對於不可能的一個人。對於不可能的一個人。對於不可能的一個人。對於不可能的一個人。

伍、(一)、本案代表圖為:第3圖 (二)、本案代表圖之元件代表符號簡單說明:

30 通信網路 32A-32B 手機

六、英文發明摘要 (發明名稱:Network Lock Method And Related Apparatus By Ciphered Network Lock And Inerasable Deciphering Key )

A protection method and related apparatus for network lock of a communication network. The method includes: associating different cell phones to different enciphering and deciphering keys of an asymmetric encryption algorithm. An access information of a network lock corresponding to a cell phone is enciphered by the corresponding enciphering key. Then the





四、中文發明摘要 (發明名稱:以防寫解密金鑰防止手機加密網路鎖被破解之保護方法及相關裝置)

 36
 處理器

 40A-40B 資料記憶體

 54
 密碼演算法

 EKA-EKB 加密金鑰

 PTA-PTB、PTA2

 CTA-CTB 密文存取資料

 50A-50B 防寫記憶體

 52
 資料庫

 IDA-IDB 裝置識別碼

 DKA-DKB 解密金鑰

 明文存取資料

六、英文發明摘要 (發明名稱: Network Lock Method And Related Apparatus By Ciphered Network Lock And Inerasable Deciphering Key )

enciphered network lock is stored in the cell
whome, and the corresponding deciphering key is
recorded in an inerasable memory of the cell
phone. The original plaintext access information
of the network lock and the enciphering key is
stored only in a service provider of the
communication network. When the cell phone tries
to access the communication network, it



四、中文發明摘要 (發明名稱:以防寫解密金鑰防止手機加密網路鎖被破解之保護方法及相關裝置)

六、英文發明摘要 (發明名稱:Network Lock Method And Related Apparatus By Ciphered Network Lock And Inerasable Deciphering Key )

deciphered the enciphered network lock using the deciphering key stored in the inerasable memory to verify the network lock of the cell phone.



申請日期	案號	主張專利法第二十四條第一項優先權
		•
	無	
	<b>,,,,</b>	
. 1		
*		
五條之一第一項優先	c權:	
. •	無	
法第二十條第一項[	]第一款但書或[	]第二款但書規定之期間
於國外:		
	<b>-</b>	
	無	
	•	
於國內(本局所指定: <sup>2</sup>	之寄存機構):	
	<b>_</b>	
	無	
A 塔祖 一下伍安士	無	
於獲得,不須寄存。	無	
<b>於獲得,不須寄存。</b>	無	
<b>於獲得, 不須寄存。</b>	無	
<b>於獲得,不須寄存。</b>	無	
於獲得,不須寄存。	無	
於獲得, 不須寄存。	無	
シー・カ	五條之一第一項優先 法第二十條第一項[	無 五條之一第一項優先權: 無 無 去第二十條第一項□第一款但書或□

#### 五、發明說明(1)

## 發明所屬之技術領域

本發明係提供一種網路鎖保護方法及相關裝置,尤指一種將解密金鑰儲存於手機中之防寫記憶體、並以該解密金鑰將加密後之網路鎖資料內容解密以驗證網路鎖機制之網路鎖保護方法及相關裝置。

## 先前技術

在資訊發達的現代社會中,便利的無線通信網路已从為人際交流、資訊交換最重要的途徑之一。只要以方便輕巧、操作簡便的手機,人都能輕易地利用無線通信網路中的通信服務,隨時隨地享受無遠弗屆的資訊存取能力。為了使通信網路中的通信秩序,並確保通信網路中用戶的權益,也就成了現代資訊業界研發的重點之

一般來說,無線通信網路中的通信服務是由網路服務端提供的,手機的使用者則付費成為網路服務端的合用戶,並得以使用網路服務端提供的通信服務。為了要確保合法用戶的權益,當手機的使用者要以手機來存取通信服務時,手機會透過一網路鎖機制驗證使用者是否為合法之用戶;若使用者並非合法用戶,手機本身就





## 五、發明說明 (2)

會限制使用者對通信網路的存取。關於此情形,請參考 一。圖一為一習知通信系統10中,各通信裝置(如手 機 12、13) 與一服務提供端 28配置的示意圖。以手機 12 做為代表來說明習知通信系統10之通信裝置,手機12中 設有一無線電訊號之收發模組14、一主控手機運作的處 理器 16、一用來記錄資料的資料記憶體 20(譬如說是快 閃記憶體等非揮發性記憶體)、一用來識別用戶身份的 用戶識別卡24、一用來將聲波轉換為電子訊號的麥克風 18A、一揚聲器 18B以及人機介面 21。人機介面 21可包含 鍵盤、顯示器、振動器等等,讓手機 12的使用者得以透 人機介面 21操控手機 12, 並由人機介面 21得知手機 12 運作的情形。服務提供端28則設有收發傳輸無線電訊號 的基地台29,以在各手機間傳輸無線電訊號,提供通信 服務。舉例來說,手機 12使用者的語音聲波可由麥克風 18 A接收並轉為電子訊號,由處理器 1 6將其適當地編碼 (encoding), 再傳輸到收發模組 14中進一步調變為射頻 訊號,由收發模組 14以無線電形式發射至基地台 29。基 地台29接收手機12發出之無線電訊號後,就可將此訊號 再透過基地台29以無線電的方式傳輸至手機13, 13的使用者可接收到手機 12使用者傳來的訊息。同理, )機 13要傳輸至手機 12的語音訊息,也會以無線電方式 透 過 基 地 台 29的 轉 接 傳 輸 至 手 機 12,由 手 機 12的 收 發 模 組 14接收並解調為基頻訊號,再由處理器 16適當地解碼 (decoding), 傳輸至楊聲器 18B, 轉換成聲波語音播放出





## 五、發明說明 (3)

來,讓手機 12的使用者能夠聽到。如此一來,手機 12、 13之使用者就能透過服務提供端 28提供的通信服務相互 溝通。

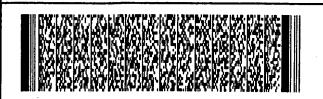
然而,正如前述,為了維護通信網路10合法用戶的 正 當 權 利 , 在 手 機 12要 存 取 通 信 網 路 10的 通 信 服 務 前 , 手 機 12還 會 自 動 進 行 一 驗 證 步 驟 , 以 驗 證 手 機 12的 使 用 者是否能合法存取通信網路10的通信服務。為了配合此 一驗證步驟的進行,手機 12中的用戶識別卡 (即所謂的 SIM卡 ) 24記錄有一用戶識別碼26,用來代表手機12使用 a的身份。一般來說,用戶識別卡 24是以可插拔的方式 安 裝 於 手 機 12中 ; 當 一 使 用 者 要 使 用 手 機 12來 存 取 通 信 網 路 10時 , 就 要 將 其 持 有 的 用 戶 識 別 卡 24插 入 安 裝 於 手 機 12中,讓手機 12可辨識使用者的身份。對應於用戶識 别卡 24中的用户識別碼 26,資料記憶體 20中除了記錄手 機 12運作所必需的資料外(像是手機 12的韌體),也記 錄 有 一 裝 置 識 別 碼 23, 及 用 來 進 行 驗 證 步 驟 的 存 取 資 料 22。 其中裝置識別碼 23為各手機獨有的專屬識別碼 (像 是 IMEI識 別 碼 , International Mobile Equipment Identity);换句話説,不同的手機,其所具有的裝置 別碼也不同。而存取資料22即用來記錄手機12網路鎖 的狀態。所謂的網路鎖,就是用來定義手機 12是否僅能 接受某些用户識別碼來存取通信網路10的通信服務。 存取 資料 22中 ,即記錄了網路鎖是否啟動,以及手機 12





## 五、發明說明 (4)

可接受之合法用戶識別碼。舉例來說, 當用戶識別碼26 中某些欄位之值在某一預設範圍中時, 手 機 12可接受其 為合法之用戶識別碼 而該預設範圍即記錄於存取資料 。在習 知技術中 當手機 12要進行驗證步驟時 16會由資料記憶體20中讀取存取資料22, 根據存取 22來判斷手機 12的網路鎖是否啟動。若存取資料 中記錄網路鎖是啟動的,處理器16會進一步檢查用戶 别卡 24中的用户識別碼 26是否在存取資料 22記錄之合法 用戶識別碼 。若用戶識別碼26符合合法用戶識別碼 中 (舉例來說 ,承前所述,用戶識別碼26中某些欄位之值 22記錄之預設範圍中),處理器 16就 會 判 斷 用戶識別卡 24的持有者為通信網路 10的 合 法 使 用 使手機 12能繼續進行後續的步驟 讓 手 機 12的 使 用 者 (也就是用戶識別碼24的持有者 ) 能透過手機 12存取通 信網路 10的通信服務。反之,若處理器 16比對發現用戶 識別卡 24中的用戶識別碼 26並不在存取資料 22記錄之合 法用户識別碼範圍之內,處理器 1 6就會判斷用戶識別卡 24之持有者並非通信網路10的合法使用者 並使手機 停止對通信網路10的存取。另一 若進行驗證 方面 16發現存取資料22中記錄網路鎖並沒有啟動 **理 器 16就 不 會 檢 查 用 戶 識 別 碼 26**, 而直接允許用 别卡 24之持有者透過手機 12存取通信網路 10之通信服 務。





## 五、發明說明 (5)

簡 而 言 之 , 上 述 之 習 知 網 路 鎖 的 實 現 方 式 , 即 是 依 靠 資 料 記 憶 體 20中 儲 存 的 存 取 資 料 22來 判 斷 用 戶 識 別 卡 24的 持 有 者 是 否 能 透 過 手 機 12存 取 通 信 網 路 10的 通 信 服 ,此種習知的方法也隱含了網路鎖被非法使用 務。然而 者 破 解 的 危 機 。 舉 例 來 說 , 當 一 非 法 使 用 者 要 破 解 手 機 12的網路鎖時,非法使用者可以由網路鎖沒有被啟動的 其 他 手 機 中 取 得 其 存 取 資 料 ; 由 於 此 類 手 機 中 的 網 路 鎖 沒有啟動,此存取資料中會記錄網路鎖為不啟動, 存取資料即可做為一破解存取資料。即使手機 12的存取 資料 22中記錄手機 12的網路鎖為啟動,但非法使用者可 , '破解存取資料覆寫至資料記憶體20中,將原來的存取 資 料 22覆 蓋 (overwrite),以此破解存取資料來取代原來 的存取資料22。等到手機12要進行驗證步驟時,就會錯 誤 地 根 據 破 解 存 取 資 料 而 不 啟 動 網 路 鎖 , 而 手 機 12的 網 路鎖也就被破解了。此時即使用戶識別卡 24上的用戶識 別碼 26並非合法用戶識別碼,用戶識別碼 24的持有者也 可非法地以手機 12來存取通信網路 10的通信服務。在技 了方便對手機 12的維修、測試,手機 12中 的 資 料 記 憶 體 20會 設 有 維 修 用 的 預 設 接 點 , 而 非 法 使 用 者 就 可 利 用 這 些 預 設 接 點 以 特 殊 的 資 料 燒 錄 工 具 ( 像 是 TAG tool) 將破解存取資料寫入至資料記憶體 20並覆蓋 原 來 的 存 取 資 料 22, 以 破 解 手 機 12的 網 路 鎖 。 尤 有 甚 者,非法使用者還能直接改寫存取資料22中的記錄, 如說將存取資料 22中原本記錄為啟動的網路鎖改為不啟





#### 五、發明說明 (6)

動,也能破解手機 12的網路鎖。另外,非法使用者還能刪除存取資料 22。一般來說,在習知之手機 12中,會根 20中沒有存取資料 22時,會根據一預設的存取資料來進行網路鎖之驗證步驟,而此預設存取資料多半不會啟動網路到之功能。這樣一來非法使用者也能破解手機.12的網路鎖。一旦網路鎖被非法破解,就會影響通信網路 10的通信秩序,損及服務提供端及各合法用戶(合法用戶識別卡之持有者)的權益。

## 發明內容

因此,本發明之主要目的,即在於提供一種安全性較高的網路鎖保護機制及相關系統、裝置,以克服習知網路鎖機制易遭破解的缺點。

在習知的網路鎖機制中,手機中的處理器是依據資料記憶體中存取資料所記錄之網路鎖狀態來進行網路鎖的驗證步驟;一旦存取資料被覆寫、竄改,網路鎖就會被破解,影響通信網路中的正常秩序及各方的合法權益。

在本發明中,係以一非對稱性的密碼演算法,針對不同的手機以不同的加密金鑰將各手機網路鎖之存取資料加密為密文存取資料,各手機中僅儲存密文存取資





#### 五、發明說明 (7)

料,並以一防寫記憶體記錄解密之對應解密金鑰 手機對應的加密金鑰則僅保留於服務提供端之資料庫 中。 其 中 該 防 寫 記 憶 體 為 一 單 次 寫 入 (OTP, One-Time Programmable)記憶體或為一快閃記憶體之可鎖定 (lockable)記憶區,以使記錄於其中的解密金鑰不會被 覆寫。當一手機要進行驗證步驟時,該手機會根據該防 寫 記 憶 體 中 的 解 密 金 鑰 將 資 料 記 憶 體 中 的 密 文 存 取 資 料 解密為明文存取資料,並根據明文存取資料中記錄的網 路鎖狀態來進行相關之網路鎖驗證。由於各手機對應的 加解密金鑰皆互不相同,且各手機中的解密金鑰無法被 ,即使非法使用者意圖破解某一手機 A之網路鎖而將 另一手機 B中記錄的密文存取資料覆寫至手機 A中,但當 手 機 A進 行 驗 證 步 驟 而 將 該 密 文 存 取 資 料 解 密 時 , 會 因 為 手機 A、B之解密金鑰不同而使手機 A無法解出正確格式的 明 文 存 取 資 料 , 此 時 手 機 A即 可 判 斷 網 路 鎖 已 遭 破 壞 , 可 以停止對通信網路的存取,以防止通信網路之正常秩序 由於各手機中儲存的存取資料為密文之存 取資料,也可防止非法使用者以直接修改存取資料的方 式 來 破 解 網 路 鎖 。 由 於 加 密 金 鑰 並 不 會 暴 露 於 各 手 機 或 通信網路中,即使非法使用者能竄改明文存取資料 法以正確的加密金鑰將竄改後之明文存取資料加密為 對 應 解 密 金 鑰 的 正 確 密 文 存 取 資 料 。 另 外 , 端要更新一手機中的網路鎖存取資料時,可由資料庫 找 出 該 手 機 對 應 的 加 密 金 鑰 , 將 更 新 的 明 文 存 取 資 料 加





## 五、發明說明 (8)

密為新的密文存取資料,再將此一更新後之密文存取資料存入該手機的資料記憶體中。經由上述機制,本發明將可確保各手機中網路鎖的安全,進一步維護通信網路中的正常秩序及各方的合法權益。

## 實施方式

請參考圖二。圖二為本發明通信網路 30配置的示意圖。通信網路 30可以是一無線通信網路,以服務提供端 48提供通信服務,而各使用者則透過各手機(圖二中繪 . 兩手機 32A、 32B做為代表)來存取通信網路 30的通信服務。以手機 32A做為代表來說明通信網路 30中各手機的構造;手機 32A做為一通信裝置,其包括有一用來收發無線電訊號的收發模組 34、一用來控制手機 12運作之處理器 36、一用來將聲波轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38A、一用來將電子訊號轉換為電子訊號的麥克風 38B、一用來以非揮發性方式儲存資料的資料記憶體 40A、一非揮發性的防寫記憶體 50A、一以可插拔方式安裝於手機 32A中的客戶識別卡 45,以及一人機介面(MMI,Man-Machine

Interface)41。人機介面 41可以包括有鍵盤、顯示器、 一來提示來電的振動器及另一揚聲器等等,讓手機 32A的 使用者可透過此人機介面 41操控手機 32A,並由顯示器等 介面得知手機 32A的運作狀態。服務提供端 48則設有多個 基地台 49,用來向各手機收發無線電訊號,以向各手機





## 五、發明說明 (9)

提供通信服務。舉例來說,手機 32A使用者的語音聲波可經 每零可風 38A接收轉為電子訊號,經由處理器 36的編碼 說處理後傳輸至收發模組 34,由收發模組 34將其調變為射頻訊號後,以無線電的方式發射至服務提供端 48的基地台 49。服務提供端 48在接收手機 32A傳來的無線線電方式傳輸至手機 32B,讓手機 32B的使用者能經由服務提供端 48的通信服務而接收到手機 32A使用者傳來的服息。同理,手機 32B的訊息也能經由服務提供端 48訊號轉接之通信服務而傳至手機 32A的收發模組 34,由收發模組 24,由收發模組 24,由收發模組 24,由收發模組 34,由收發模組 48訊號轉接之通信服務而傳至手機 32A的收發模組 34,由收發模組 44將其解調為基頻訊號,再由處理器 36進一步解碼、訊號處理,並由揚聲器 38B將其以聲波的方式播放出來(或經由人機介面 41顯示出來)。

不過,如前所述,為了維持通信網路 30正常的通信 秩序及各使用者的合法權益,在手機 32A的使用者在透過 手機 32A存取通信網路 30的通信服務前,要先在手機 32A 中插入其所持有的用戶識別卡 45,而手機 32A就會依據用 戶識別卡 45上記錄的用戶識別碼 46自動地進行一驗證步 聯,以透過網路鎖的機制驗證手機 32A的使用者(亦即用 識別卡 45的持有者)是否為通信網路 30的合法用戶 並決定是否要繼續存取通信服務。為了配合本發明驗證 機制的實施,在本發明通信網路 30中,各手機的資料記 憶體除了儲存代表各手機的裝置識別碼(及各手機的韌





#### 五、發明說明 (10)

體 ) 外 , 還 儲 存 有 一 密 文 存 取 資 料 ; 而 各 手 機 也 另 設 有 一防寫記憶體,用來儲存一對應的解密金鑰。如圖二所 示 , 手 機  $32\,\mathrm{A}$ 的 資 料 記 憶 體  $40\,\mathrm{A}$ 中 即 儲 存 有 手 機  $32\,\mathrm{A}$ 的 裝 置 識 別 碼 IDA及 一 密 文 存 取 資 料 CTA; 而 其 防 寫 記 憶 體 50A中 則儲存有一解密金鑰DKA。基於相同的配置原理,手機 32B中的資料記憶體 40B則儲存有對應手機 32B的裝置識別 碼 IDB、密文資料 CTB, 並於其防寫記憶體 50B中儲存有一 解密金鑰 DKB(手機 32A的基本構造與手機 32A相似,在不 妨礙本發明技術揭露的情形下,手機 3 2 B的部分構造,如 收發模組、處理器等等已於圖二中省略未示)。如前所 一,各手機對應的裝置識別碼(像是 I M E I 識別碼)係用 來 獨 一 無 二 地 識 別 出 該 手 機 , 故 不 同 的 手 機 也 具 有 不 同 的 裝 置 識 別 碼 , 如 手 機 32A的 裝 置 識 別 碼 IDA就 和 手 機 32B 的裝置識別碼 IDB不同。另外,在通信網路 30中,不同手 機中記錄的解密金鑰、密文存取資料也互不相同。以圖 二為例,各手機 32A、 32B對應的解密金鑰 DKA、 DKB以及 密文存取資料CTA、CTB即互不相同。其中,各手機的解 密金鑰是儲存於防寫記憶體中的。此防寫記憶體的特性 即是其內記錄的資料具有唯讀的特性 ;一旦資料被燒錄 記錄於防寫記憶體後,該資料即無法再被覆寫。在實際 施 時 , 此 防 寫 記 憶 體 可 以 是 單 次 可 程 化 ( OTP ,

One-Time Programmable)記憶體;一旦資料被寫入防寫記憶體後,該資料就不能被覆寫而具有唯讀 (read-only)的特性。另外,在現代的某些快閃記憶體中,已經可劃





#### 五、發明說明 (11)

配合本發明的實施,本發明於服務提供端 48也設有一資料庫 52,用來記錄各手機對應之裝置識別碼、一對應之加密金鑰及一明文存取資料,也可選擇性地記錄各手機對應的解密金鑰。舉例來說,針對圖二中的兩手機 32A、 32B,資料庫 52即記錄了手機 32A的裝置識別碼 IDA為記錄的索引標的,記錄了手機 32A對應之加密金鑰 EKA、解密金鑰 DKA及明文存取資料 PTA。同理,針對手機 32B,資料庫 48中也以手機 32B之裝置識別碼 IDB做為記錄索引之標的,記錄了手機 32B對應加密金鑰 EKB、解密金鑰 DKB以及明文存取資料 PTB。其中,對應各手機的明文存取資料,就是用來記錄該手機網路鎖之存取資料內容,像是網路鎖是否啟動,網路鎖





#### 五、發明說明 (12)

本發明網路鎖機制實施的原理可先描述如下。本發 明是將各手機網路鎖的存取資料根據該手機對應之加密 金鑰以一非對稱之密碼演算法加密,成為該手機資料記 憶體中之密文存取資料。等到該手機在存取通信服務前 而要進行驗證步驟時,該手機之處理器即以防寫記憶 中的解密金鑰將密文存取資料解密為明文存取資料 依據明文存取資料中記錄的事項(如網路鎖是否啟動, 合法用户識別碼之範圍)來比對該手機之用戶識別卡持 有者是否為合法用戶,實現網路鎖機制。至於本發明進 步的實施細節,請繼續參考圖三(並一併參考圖 )。圖三為本發明於通信網路30中進行網路鎖驗證機制 的示意圖 為 了 方便後續說明,簡化圖式,在不妨礙本 發明技術揭露的情形下,圖三中手機 32A、 32B的部分裝 置(如收發模組等等)已經省略未繪出

承前所述,本發明在實施時會以一預設之非對稱密 碼演算法將明文存取資料、密文存取資料加解密 對稱之密碼演算法中,將一明文加密為一密文的加密金 鑰 , 與 將 該 密 文解密為原來明文所需的對應解密 者並不相同 换句話說, 當明文以加密金鑰加密 該密文無法以同一個加密金鑰解密 應的密文後 經由對應的特定解密金鑰才能解 ,必需 要 來 的 明 文 。 同理 ,以該解密金鑰對該明文加密所得出的





## 五、發明說明 (13)

結果,和以該加密金鑰對該明文加密所得出的密文, 者也不會相同。根據此密碼演算法,本發明可預先算出 複數組不同的加密金鑰及對應之解密金鑰,各組的加密 金鑰均不相同。配合各手機的出廠,各手機會被賦予專 屬的對應裝置識別碼,而本發明即可利用各手機的裝置 識別碼做為記錄索引標的,將一組加密金鑰及對應之解 密金鑰指定予一手機,並連同該手機對應的明文存取資 ,一同記錄於服務提供端48的資料庫52中。如圖三中 的示意例,本發明可於服務提供端 48預先根據非對稱的 密碼演算法 54計算出加密金鑰 EKA及其對應之解密金鑰 ...A、加密金鑰 EKB及對應之解密金鑰 DKB等等。其中加密 金 鑰 EKA、 EKB相 異 ; 再 加 上 密 碼 演 算 法 54的 非 對 稱 特 性 , 事實上加解密金鑰 EKA、 EKB、 DKA、 DKB皆不相同 當手機 32A出廠時,手機 32A會被賦予其專屬之裝置識別 碼 IDA;而服務提供端 48也就可以將加密金鑰 EKA、解密 金 鑰 DKA分配 予 手 機 32A, 並 以 手 機 32A之 裝 置 識 別 碼 IDA 為 記 錄 索 引 標 的 , 將 加 解 密 金 鑰 EKA、 DKA連 同 手 機 32A網 路鎖對應之明文存取資料 PTA一同記錄於資料庫 52中。同 理 , 對 應 於 裝 置 識 別 碼 為 【DB的 手 機 32B,服 務 提 供 端 48 可 將 加 解 密 金 鑰 EKB、 DKB分 配 予 手 機 32B; 並 在 資 料 庫 52 , 將 加 解 密 金 鑰 EKB、 DKB連 同 手 機 32B網 路 鎖 對 應 之 明 文存取資料PTB,一同記錄於裝置識別碼IDB對應之項目 下





#### 五、發明說明(14)

在服務提供端48中,除了在各手機出廠時將不同組 的加解密金编分配给各手機,也會將各手機對應之解密 金 鑰 寫 入 至 該 手 機 的 防 寫 記 憶 體 中 。 等 手 機 出 廠 後 而 為 各使用者使用時,各手機中記錄的解密金鑰也就不能被 覆寫了。如圖三所示,手機 32A的對應解密金鑰 DKA會被 記錄於防寫記憶體 50A中,並具有不可覆寫的唯讀特性。 同樣地, 手機 32B中的防寫記憶體 50B中也以唯讀特性記 錄 了 手 機 32B對 應 的 解 密 金 鑰 DKB。 另 外 , 在 資 料 庫 52的 各筆明文存取資料,就以明文記錄了各對應手機的網路 鎖狀態。然而,在本發明中,各手機網路鎖之明文存取 、料並不會直接儲存於各手機中,而是會由服務提供端 48根據各手機對應之加密金鑰以密碼演算法54加密為密 文存取資料,再將此密文存取資料寫入至對應手機的資 料 記憶 體 32A中。 如圖三中,各手機 32A、 32B對應之 明文存取資料PTA、PTB,即分別用來以明文記錄對應手 機網路鎖之狀態。舉例來說,明文存取資料 PTA記錄了手 機 32A的網路鎖功能是否啟動等等相關訊息。不過,如前 所述,服務提供端 48會先根據手機 32A之加密金鑰 EKA, 以密碼演算法 54將手機 32A之明文存取資料 PTA加密為密 文存取資料 CTA, 再將密文存取資料 CTA記錄於手機 32A的 料記憶體 40A中。同理,服務提供端 48也會根據手機 32B對應之加密金鑰 EKB, 以密碼演算法 54將手機 32B對應 之明文存取資料PTB加密為對應的密文存取資料CTB,再 將密文存取資料 CTB寫入至手機 32B的資料記憶體 40B中。





## 五、發明說明 (15)

總結以上描述,在手機 32A出廠時,資料庫 52中已經記錄有手機 32A對應的加解密金鑰 EKA、 DKA及網路鎖的明文存取資料 PTA;手機 32A中也已經於防寫記憶體 50A中以唯讀、不可覆寫之特性記錄有手機 32A的解密金鑰 DKA,並於資料記憶體 40A中記錄有密文存取資料 CTA。同理,在手機 32B出廠而能為使用者使用時,手機 32B的 的寫記憶體 50B也以唯讀特性記錄了手機 32B的解密金鑰 DKB,手機 32B的資料記憶體 40B中也記錄有手機 32B的密文存取資料 CTB。請注意,在本發明的架構下,各手機雖有各自對應的加密金鑰及網路鎖明文存取資料,但這些資料均僅此錄於服務提供端 48的資料庫 52中,不會暴露於各手機中;而各手機中僅保存有對應的密文存取資料及解密金鑰。





#### 五、發明說明 (16)

手 機 32A要 進 行 驗 證 步 驟 時 , 手 機 32A的 處 理 器 36就 會 由 資 料 記 憶 體 40A、 防 寫 記 憶 體 50A中 分 別 將 密 文 存 取 資 料 CTA、解密金鑰 DKA讀出, 再利用密碼演算法 54, 根據解 密 金 鑰 DKA將 密 文 存 取 資 料 CTA解 密 為 一 明 文 存 取 資 料 PTA2。 由於密文存取資料 CTA是由服務提供端 49將明文存 取資料 PTA以手機 32A之對應加密金鑰EKA加密而得,而防 寫 記 憶 體 50A中 的 解 密 金 鑰 DKA即 對 應 於 加 密 金 鑰 EKA, 所 以 手 機 32A由 處 理 器 36解 密 出 來 的 明 文 存 取 資 料 PTA2, 應 該 就 等 於 手 機 32A原 來 對 應 的 明 文 存 取 資 料 PTA。 根 據 處 理器 36本身解密出來的明文存取資料 PTA2所記錄的網路 、 狀 態 , 手 機 32A就 能 進 行 驗 證 步 驟 ; 舉 例 來 說 , 若 明 文 存取資料 PTA 2中記錄手機 32 A之網路鎖為啟動,處理器 36 就會比對用戶識別卡 45(見圖二)中的用戶識別碼 46是 否符合明文存取資料 PTA2中記錄之合法用戶識別碼。若 符 合 , 處 理 器 3 6就 會 允 許 使 用 者 進 一 步 以 手 機 3 2 A存 取 通 信 網 路 30的 通 信 服 務 。 不 論 驗 證 步 驟 的 結 果 如 何 , 處 理 器 36解密而得的明文存取資料 PTA2都只會暫存於處理器 36本身的揮發性記憶區中;等處理器36完成網路鎖的驗 證 步 驟 , 也 就 可 將 明 文 存 取 資 料 PTA2釋 放 , 不 會 暴 露 於 手 機 32A的 各 個 非 揮 發 性 的 記 憶 體 中 ( 像 是 資 料 記 憶 體 '(A)。同理,當手機 32B要進行驗證步驟時,手機 32B也 會 以 其 防 寫 記 憶 體 50B中 的 專 屬 解 密 金 鑰 DKB來 將 資 料 記 憶 體  $40\,\mathrm{BP}$  的密文存取資料  $\mathrm{CTB}$ 解密,以取得對應的明文 存取資料 PTB。





#### 五、發明說明 (17)

本發明以上述的架構來實現網路鎖機制,就可有效 保護網路鎖不被破解。如前面所討論過的,在習知技術 , 非 法 使 用 者 可 將 手 機 中 儲 存 的 網 路 鎖 存 取 資 料 就是明文的存取資料)以破解存取資料覆蓋, 接竄改,以使習知的手機在進行網路鎖之驗證步驟時, 無法得知真正的網路鎖狀態。然而,在本發明 方法都無法破解本發明的網路鎖機制。舉例來說 圖 破 解 手 機 32 A網 路 鎖 之 非 法 使 用 者 可 將 手 機 32 B中 的 密 文 存 取 資 料 CTB讀 出 並 覆 寫 至 手 機 32A中 , 以 將 手 機 32A原 ,. 的密文存取資料 CTA用手機 32B之密文存取資料 CTB代 ;但當手機 32A要 驗證網路鎖而根據解密金鑰 DKA將資 料 記 憶 體  $40\,\mathrm{AP}$  的 密 文 存 取 資 料  $\mathrm{CTB}$ 解 密 時 , 由 於 解 密 金 鑰 DKA對 應 的 加 密 金 鑰 EKA並 非 加 密 密 文 存 取 資 料 CTB的 加 密金 錀 EKB,故 處 理 器 36不 會 解 出 正 確 的 明 文 存 取 資 料 PTB, 其解密出來的明文存取資料 PTA2會是沒有意義的, 不具有明文存取資料的正確格式(舉例來說,正確明文 資料必有一定欄位記錄網路鎖功能是否啟動) 36發現解密出來的明文存取資料 PTA 2沒有存取資料的 正確格式而是無意義時,就可判斷手機 32A之網路鎖已遭 破壞。要以手機 32B的密文存取資料 CTB來破解 (代替 - 手機 32A原 來 的 網 路 鎖 , 非 法 使 用 者 必 需 要 將 手 機 32A 中的解密金鑰 DKA也覆寫為手機 32B的解密金鑰 DKB, 讓 手 機 32A以 手 機 32B的 解 密 金 鑰 DKB將 密 文 存 取 資 料 CTB





#### 五、發明說明 (18)

解密為具有正確格式的明文存取資料;然而,正如前面 所強調的,手機 32A中的解密金鑰 DKA是儲存於防寫記憶 體 50A中,無法再被覆寫竄改,故非法使用者也無從破解 本發明架構下的網路鎖。另外,若非法使用者直接竄改 資料記憶體 40A中的密文存取資料 CTA而意圖破解手機 32A 的 網 路 鎖 , 處 理 器 36在 驗 證 步 驟 中 解 密 出 來 的 明 文 存 取 資料 PTA 2勢必也會變成沒有意義的資料,不具有存取資 料 的 正 確 格 式 ; 此 時 處 理 器 36也 可 判 斷 手 機 32A的 網 路 鎖 遭 到 破 壞 。 要 破 解 手 機 32A的 網 路 鎖 機 制 , 非 法 使 用 者 要 能將破解的明文存取資料 (像是將網路鎖功能記錄為不 . 動之存取資料)以加密金鑰EKA加密為破解的密文存取 資 料 , 再 覆 寫 至 手 機 32A中 的 資 料 記 憶 體 ; 但 是 手 機 32A 的 加 密 金 鑰 EKA僅 保 留 於 通 信 網 路 30的 網 路 服 務 端 48, 並 不會暴露於各手機中,且各手機中的解密金鑰並不等於 對 應 的 加 密 金 鑰 , 故 非 法 使 用 者 將 無 法 得 出 正 確 的 破 解 密文存取資料,也就無法破解手機的網路鎖。

當手機 32A的處理器 36發現解密出來的明文存取資料 PTA 2沒有正確格式而判斷出網路鎖遭受破壞時,代表密文存取資料 CTA已遭不明資料覆寫;此時處理器 36可停止機 32A存取通信服務的功能,防止通信網路 30的通信秩序及各方的合法權益遭受破壞。另外,在網路鎖受破壞時,處理器 32A也可以用人機介面 41(於圖二)進一步提示手機 32A的使用者需向服務提供端 48確認其所應有的權





#### 五、發明說明 (19)

益 ; 而 服 務 提 供 端 48就 可 依 據 手 機 32A的 裝 置 識 別 碼 IDA 於資料庫 52中找出手機 32A對應的加密金鑰 EKA,並依據 此機加密金輪 DKA, 再以密碼演算法 54將明文存取資料 PTA加密為密文存取資料 CTA, 並重新寫入至手機 32A中的 資料記憶體 40A,以恢復手機 32A的網路鎖機制。當然 當處理器 36發現網路鎖遭到破壞時,也可自動地透過通 信網路 30向服務提供端 48提示其裝置識別碼 IDA,並要求 服務提供端 48透過通信網路將正確的密文存取資料 CTA再 度傳送至手機 32A,由處理器 40A自動將其寫入資料記憶 體  $40\,\mathrm{AP}$  ,以恢復手機  $32\,\mathrm{A}$ 對應的網路鎖機制。由於手機 - 2 A僅需密文資料 CTA即可恢復網路鎖機制,即使透過無 線通信網路傳輸密文存取資料 CTA, 手機 32A加解密金鑰 也不會暴露於無線通信網路;此外,即使有非法使用者 截獲此密文存取資料 CTA,因為各手機對應的解密金鑰皆 相 異 , 此 密 文 存 取 資 料 CTA也 無 法 用 來 破 解 其 他 手 機 ( 像 是手機 32B)的網路鎖。尤其是當非法使用者以刪除密文 存取資料 CTA的手段意圖破解手機 32A之網路鎖時,手機 32 A在找不到密文存取資料 CTA的情形下,即可向服務提 供端 48要求再度傳輸密文存取資料 CTA,恢復原來的網路 鎖機制,保護網路鎖不遭破解。

即使是正常網路鎖內容的改變,以本發明的架構, 也可保護網路鎖的安全。舉例來說,若服務提供端 48要主動改變手機 32A的網路鎖內容 (譬如說是將手機 32A的





## 五、發明說明 (20)

網路鎖由啟動改變為不啟動),網路服務端48可更新明 文存取資料 PTA, 再根據手機 32A的加密金鑰 EKA將更新後 的明文存取資料PTA加密為新的密文存取資料CTA。除了 通知手機 32A之使用者將手機 32A攜至服務提供端 48, 服務提供端48(的相關技術人員)將新的密文存取資料 CTA寫入至手機 32A外,服務提供端 48也可透過無線通信 網 路 30將 新 的 密 文 存 取 資 料 CTA傳 輸 至 手 機 32A, 由 手 機  $32\,A$ 的 處 理 器 36將 其 寫 入 至 資 料 記 憶 體  $40\,A$ 中 , 代 替 原 來 的密文存取資料。這樣一來,不僅能方便手機 32A的使用 者,由於存取資料在通信網路上傳播時已經加密,也不 .. 擔心密文存取資料的暴露危害各手機的網路鎖安全 另外,在各手機的明文存取資料中,除了記錄對應手機 的網路鎖狀態外,服務提供端還能另外再於明文存取資 料中記錄該手機對應的裝置識別碼,使加密後的密文存 取資料也隱含了該手機的裝置識別碼。當該手機進行認 證步驟而將密文存取資料解密為明文存取資料後,除了 依據明文存取資料是否有正確格式來判斷網路鎖是否遭 也可比對解密出來的裝置識別碼及該手機真正的 識別碼是否相符,以進行雙重檢查,判斷網路鎖機制是 否遭到破壞。

總結來說,在習知技術中,由於網路鎖存取資料是以明文方式記錄於各手機中,易遭非法使用者以覆寫、直接竄改等方式加以破解,影響網路通信秩序及各方的





## 五、發明說明 (21)

以上所述僅為本發明之較佳實施例,凡依本發明申請專利範圍所做之均等變化與修飾,皆應屬本發明專利之涵蓋範圍。





## 圖式簡單說明

# 圖式之簡單說明

圖一為一習知通信網路中各手機及服務提供端相關配置的示意圖。

圖二為本發明通信網路中各手機及服務提供端相關配置的示意圖。

圖三為本發明網路鎖機制實施情形之示意圖。

## 圖式之符號說明

10	30	通信網路
12-	13、	3 2 A - 3 2 B
1 4	0.4	11 24 14 1

14、34 收發模組 18A、38A 麥克風

20 · 40 A - 40 B

21、41 人機介面

23 · IDA - IDB

24、45 用戶識別卡

28、48 服務提供端

50A-50B 防寫記憶體

54 密碼演算法

DKA-DKB 解密金鑰

CTA-CTB 密文存取資料

手 機

16、36 處理器

18B、38B 揚 聲 器

資料記憶體

22 存取資料

裝 置 識 別 碼

26、46 用戶識別碼

29、49 基地台

52 資料庫

EKA-EKB 加密金鑰

PTA-PTB 明文存取資料



- 1. 一種使用於一通信網路的方法,用來識別該通信網路中一通信裝置是否可存取該通信網路的通信服務,其中該通信裝置包含有:
  - 一資料記憶體,用來記錄一密文存取資料;以及
- 一防寫記憶體,用來以非揮發性的方式記錄一解密金鑰;

其中該防寫記憶體中記錄的資料不能被覆寫,使得即使該資料記憶體中記錄的資料被改變,該防寫記憶體中記錄之解密金鑰也不會被改變;

而該方法包含有:

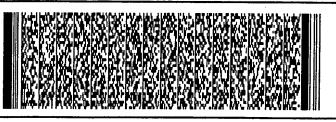
進行一驗證步驟,以讀取該防寫記憶體中之解密金鑰及讀取該資料記憶體中之密文存取資料;

再根據該解密金鑰,以一預設之密碼演算法將該密文存取資料解密為一明文存取資料,並根據該明文存取資料,判斷該通訊裝置是否可存取該通訊網路之通信服務。

2. 如申請專利範圍第 1項之方法,其中該密碼演算法為一非對稱 (asymmetric)之加解密演算法。

如申請專利範圍第1項之方法,其中該資料記憶體為一非揮發性的記憶體。

4. 如申請專利範圍第1項之方法,其另包含有



根據一加密金鑰,將一對應該通信裝置的存取資料以該密碼演算法加密為該密文存取資料;其中該加密金鑰係對應於該解密金鑰,使得一明文在根據該加密金鑰以該密碼演算法加密為一密文後可根據該解密金鑰解密為原來之明文;以及將該密文存取資料記錄至該資料記憶體。

- 5. 如申請專利範圍第 4項之方法,其另包含有: 在根據該加密金鑰加密出該密文存取資料前,根據該密碼演算法產生出該加密金鑰及該對應之解密金鑰。
- 6. 如申請專利範圍第4項之方法,其中該通信網路中另包含有一服務提供端,用來對該通信裝置提供通信服務;該服務提供端設有一資料庫,用來記錄該加密金鑰及對應該通信裝置的存取資料。
- 7. 如申請專利範圍第6項之方法,其中當根據該加密金鑰加密出該密文存取資料時,係於該服務提供端根據該資料庫中記錄之加密金鑰將對應該通信裝置的存取資料加密為該密文存取資料。
- 8. 如申請專利範圍第7項之方法,其中當要將該密文存取資料記錄至該資料記憶體時,係將該密文存取資料由該服務提供端透過該通信網路傳輸至該通信裝置,再以



該通信裝置將該密文存取資料記錄至該資料記憶體。

- 9. 如申請專利範圍第4項之方法,其中該加密金鑰與該解密金鑰相異。
- 10. 如申請專利範圍第1項之方法,其中當根據該明文存取資料判斷該通信裝置是否可存取該通信網路之通信服務時,係根據該明文存取資料是否符合一預設存取資料來判斷;若該明文存取資料符合該預設存取資料,則判斷該通信裝置可存取該通信網路之通信服務。
- 12. 如申請專利範圍第1項之方法,其中該通信裝置為一手機,而該通信網路為一無線通信網路。



- 13. 一種用於一通信網路中的通信裝置,用來存取取該通信網路的通信服務;該通信裝置包含有:
- 一資料記憶體,用來以非揮發性的方式記錄一密文存取資料;
- 一防寫記憶體,用來以非揮發性的方式記錄一解密金鑰;

其中該防寫記憶體中記錄的資料不能被覆寫,使得即使該資料記憶體中記錄的資料被改變,該防寫記憶體中記錄之解密金鑰也不會被改變;

一處理器,用來控制該通信裝置的運作;

其中當該通信裝置要存取該通信網路之通信服務前,該處理器會進行一驗證步驟,以讀取該防寫記憶體中之解密金鑰及讀取該資料記憶體中之加密存取資料;

再根據該解密金鑰,以一預設之密碼演算法將該密文存取資料解密為一明文存取資料,並根據該明文存取資料,判斷該通訊裝置是否可存取該通訊網路之通信服務。

- 14. 如申請專利範圍第 13項之通信裝置,其中該密碼演算法為一非對稱 (asymmetric)之加解密演算法。
- 15. 如申請專利範圍第 13項之通信裝置,其中該資料記憶體為一非揮發性的記憶體。



- 16. 如申請專利範圍第13項之通信裝置,其中該通信網路中另包含有一服務提供端,用來對該通信裝置提供通信服務;該服務提供端設有一資料庫,用來記錄置一個公司。其中該服務提供的存取資料。所該通信裝置的存取資料係根據該加密金鑰,將對應該不完實對應於該密金鑰,使得一明文在根據該加密金鑰以該來之明文。
- 7. 如申請專利範圍第16項之通信裝置,其中該加密金鑰及該對應之解密金鑰係根據該密碼演算法所計算出來的。
- 18. 如申請專利範圍第 16項之通信裝置,其中將該密文存取資料係由該服務提供端透過該通信網路傳輸至該通信裝置,再由該處理器將該密文存取資料記錄至該資料記憶體。
- 19. 如申請專利範圍第 13項之通信裝置,其中當該處理 一根據該明文存取資料判斷該通信裝置是否可存取該通信網路之通信服務時,係根據該明文存取資料是否符合 一預設存取資料來判斷;若該明文存取資料符合該預設 存取資料,則該處理器會判斷該通信裝置可存取該通信



網路之通信服務。

- 21. 如申請專利範圍第 13項之通信裝置,其係為一手機,而該通信網路為一無線通信網路。
- 22. 一種使用於一通信網路的方法,其中該通信網路包含有:

複數個通信裝置,每一通信裝置包含有一防寫記憶體及一資料記憶體;

而該方法係用來驗證各通信裝置是否可存取該通信 一、路之通信服務;該方法包含有:

根據一密碼演算法,提供複數個相異的加密金鑰及複數個解密金鑰,其中各加密金鑰對應於一解密金鑰;使得一明文在根據一加密金鑰以該密碼演算法加密



為一密文後可根據該加密金鑰對應之解密金鑰解密為原來之明文;

使不同的通信装置對應於不同的加密金鑰;

將每一通信裝置對應的一筆存取資料根據該通信裝置對應之加密金鑰以該密碼演算法加密為一密文存取資料;

將對應每一通信裝置加密金鑰之解密金鑰記錄於該通信裝置中的防寫記憶體,以使該解密金鑰不會被覆寫;

將每一通信裝置的密文存取資料記錄於該通信裝置 的資料記憶體;以及

當要驗證一通信裝置是否可存取該通信網路之通信服務時,根據該通信裝置防寫記憶體中之解密金鑰以該密碼演算法將該通信裝置資料記憶體中之密文存取資料解密,並根據解密後之密文存取資料來判斷該通信裝置是否可存取該通信網路之通信服務。

23. 如申請專利範圍第 22項之方法,其中不同之加密金鑰對應之解密金鑰也互不相同。

1. 如申請專利範圍第 22項之方法,其中該密碼演算法係一非對稱之加解密演算法,使一加密金鑰與對應之解密金鑰不相等;而當一明文根據該加密金鑰以該密碼演算法加密為一密文後,該密文無法根據該加密金鑰以該



密碼演算法解密為原來之明文。

25. 如申請專利範圍第 22項之方法,其中該通信網路另包含有一服務提供端,用來在各通信裝置間傳輸訊號以提供通信服務;該服務提供端設有一資料庫,而該方法另包含有:

將各通信裝置對應之加密金鑰記錄於該資料庫中。

26. 如申請專利範圍第22項之方法,其中該等通信裝置為手機,而該通信網路為一無線通信網路。



